This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.

JPAB

CLIPPEDIMAGE= JP354051343A

PAT-NO: JP354051343A

DOCUMENT-IDENTIFIER: JP 54051343 A

TITLE: CODE CONVERTER

PUBN-DATE: April 23, 1979

INVENTOR-INFORMATION:

NAME

MIYATA, MASACHIKA

AMADA, EIICHI

ASSIGNEE-INFORMATION:

NAME

HITACHI LTD

APPL-NO: JP52116837

APPL-DATE: September 30, 1977

INT-CL_(IPC): G06F005/00

US-CL-CURRENT: 341/57

COUNTRY N/A

ABSTRACT:

PURPOSE: To improve the ratio of a signal to intra-band quantization noise

power by nearly eliminating the power spectrum of a quantization noise near a

direct current at the time when converting the multilevel signal of sampling

period mT into the binary signal of sampling period T through the Z conversion.

CONSTITUTION: Multilevel signal Xi is held by holding circuit 10 for period mT.

When multilevel signal Xi is odd, the value of the lowest digit bit is "1" and

the output of trigger flip-flop 12 of clock period mT is inverted. Further,

the output of trigger flip-flop 12 and the lowest digit bit are inputted to

shift register 13 by way of AMD gares 110 and 111. In addition, the next-digit

bit is inputted directly to shift register 13. This shift register, which is T

in clock period, receives data in parallel and outputs them to OR gate 14 in

series. The highest-digit bit, on the other hand, is sent to OR gate 14. In

this way, a string of binary signals are outputted which correspond to the $\ensuremath{\text{Z}}$

conversion of multilevel signal Xi

COPYRIGHT: (C)1979, JPO&Japio

(B日本国特許庁(JP)

①特許出願公開

⑩公開特許公報(A)

昭54-51343

(1) Int. Cl.²
G 06 F 5/00

識別記号 〇〇日本分類 97(7) E 2 庁内整理番号 **€** 7323-5B

❸公開 昭和54年(1979)4月23日

発明の数 1 審査請求 有

(全 8 頁)

60符号変換回路

20特

願 昭52-116837

@出

图52(1977)9月30日

⑩発 明 者 宮田昌近

国分寺市東恋ヶ窪1丁目280番 地 株式会社日立製作所中央研 究所内 仍発 明 者 天田栄一

国分寺市恋ケ窪1丁目280番地 株式会社日立製作所中央研究

所内

⑪出 願 人 株式会社日立製作所

東京都千代田区丸の内一丁目 5

番1号

四代 理 人 弁理士 薄田利幸

明 細 *

発明の名称 符号変換回路

将許請求の範囲

1. 供数mに対して、周期mTで概率化され、 (m+1) 値の連続する整数のいずれかを概率 値とする入力信号を保持する保持回路と、入力 概率値の奇偶に従つて、反転または保持される フリップ・フロップと、該保持回路かよび設フ リップ・フロップの出力によつで定まる、標率 化周期T、長さmの2億出力信号を作成する回 路とから成ることを特徴とする符号変換回路。 発明の詳細を説明

(1) 発明の利用分野

本発明は、長い周期で標本化された多値信号を 短かい周期で標本化された2値信号に変換する方 式に関するものである。

(2) 従来技術

影物パルス符号変調された信号を定要変調された信号に変換する場合のように、周期mTで標本 化された多価信号のレベルを、周期Tで標本化さ يَسِيغ ر

れた 2 領信号の一方の値の出版に変換するための 回路として、パイナリ・レイト・マルチブライヤ (以下、 B R M とよぶ)がよく知られている。

BRMでは、入力の標本値は四以下の非負の整数に設定されており、各様本値は独立にプロック変換される。すなわち、入力信号の2変換を

$$X (Z^{-}) = \sum_{i=0}^{\infty} x_i Z^{--i}$$
 (1)

とすると、出力信号の2変換は

$$Y(Z) = \sum_{i=0}^{\infty} H(x_i, Z) Z^{--i}$$
 (2)

と表わされる。ただし、×・はm以下の非負の整数で、H(×・・と)は Z 「に関する(m-1) 次以下の多項式である。H(×・・ Z)の次数が (m-1)以下であるということは、入力の各様 本値が独立にブロック変換されることを意味する。

H (x1, 2) は、たとえば、m=8の場合、

H (0, Z) = 0

H (1, Z) -Z-4

 $H(2,Z)=Z^{-1}(1+Z^{-1})$

 $H(4, Z) = Z^{-1}(1 + Z^{-1} + Z^{-1} + Z^{-4})$

 $H(8.Z) = 1 + Z^{-1} + Z^{-3} + Z^{-3} + Z^{-3} + Z^{-4} + Z^{-6} + Z^{-7}$

と表わされ、i+j<8である任意の自然数i, jに対して

H_.(i+j,Z)=H(i,Z)+H(j,Z) が収立する。

一般で、多項式H(k, 乙)の項の数はkであり、このことは、入刀様本値がkであるとき、出ったに送出される編理値1のパルスの数がk値であることを意味する。この意味では、入刀様本値のレベルは正しく出力パルスの密度に変換されている。しかし、出刀Y(乙)と、入刀X(乙)を伝達期数が

$$\widetilde{H}(Z) = \frac{1}{m} \sum_{i=0}^{m-1} Z^{-i}$$
 (3)

である低敏適遇フィルタで補間した信号

$$\widetilde{X}(Z) = \sum_{i=3}^{\infty} x_i \widetilde{H}(Z) Z^{-1} \qquad (4)$$

との差

はんで、保政は1であるから、

H(k, 1) = k

となり、式(3)から

k H(1) = k

となるから、G (x, a, a, a) は有限の値をもつと とがわかる。しかし、

G(k,1)=0

とたるのは、k = 0 かよび k = m の場合に殴られるから、Y(Z) を検分した皮形の量子化雑音成分の電刀スペクトルは、直旋近傍でほぼ 0 となるという性質は、特殊な入刀の場合を除いて、期待できない。

(3) 発明の目的

本発明は、標本化制期mTの多価信号を標本化 制期Tの2値信号に変換する際の、信号対帯域内 量子化雑音電力比の向上を目的とする。

(4) 発明の総括説明

本発明は、式(1)の入力信号X(2*)を、Z変換が

$$\hat{Y}(Z) = \sum_{i=0}^{\infty} \hat{H}(x_i, q_i, Z) Z^{--i}$$
 (7)

 $N(Z) = Y(Z) - \widetilde{X}(Z)$

たし、入力の依本化局収数の半分である1/2mT を信号帝域幅と考える。

H(Z) は Z^{-1} に関する (m-1) 次の多項式であるから、H(Z) で $X(Z^{\bullet})$ を補間する場合も、各項本値は独立に処理される。このため、各深本値ととに量子化維音の性質を調べれば、N(Z) の電力スペクトルの性質がわかる。

通常、密度変調された信号Y(2)は、これを 機分した皮形の信号対帯域内量子化維音電力比に よつて評価されるため、模本値×1を量子化した ときの量子化維音の積分皮形のZ変換である。

$$G(x_1, Z) = \frac{H(x_1, Z) - x_1 H(Z)}{1 - Z^{-1}}$$
 (6)

の性質が重要である。.

先に述べたように、H(k. Z)の非常項の数

のように決わされる2値信号に変換することにより、信号対策域内量子化減音電力比の向上を図る ものである。ただし、 q : は

$$q_{\bullet} = 0 (8)$$

 q_1 ・、 $= q_1 + x_1$ ・、+ m、 $mod \ 2$ (9) で定められる。 0 または 1 に等しい 2 値信号であり、 \widehat{H} (x_1 , q_1 , Z) は非零項の保数が 1 に等しい Z^{-1} に関する (m-1) 次以下の多項式である。また、 $\chi(6)$ に対応して

$$= \frac{\widehat{H}(x_1, q_1, Z) - x_1 \widetilde{H}(Z)}{1 - Z^{-1}}$$

と定義する。

mが奇数の場合、すべてのkに対して、

 $\hat{G}(k,j,1)=0$ (j=0,1) (M) (j=0,1) (M) (j=0,1) (M) (j=0,1) (M) (M)

-264-

特別 昭54-51343 (3)

して、式(1) が成立するように、fi(k,j,Z)を定めることができない。したがつて、BRMに吸らず、式(2)のようを符号変換では、BRMの場合と同程度の信号対帯域内量子化維音電力比しか 得られない。

本発明の符号変換方式の特象は、偶数のm に対して、

$$\hat{G}(2k, j, 1) = 0$$
 (2)

Ĝ(2k'+1,0,1)

 $=-\hat{G}$ (2k''+1,1,1) Θ とせるように、 \hat{H} (k,j,Z) が定められていることである。

上記のようにĤ(k.j.Z)を定めることに より、重子化維音

$$\widehat{N}$$
 $\{Z\} = \widehat{Y}(Z) - \widehat{X}(Z)$ 44 を根分した

$$\frac{N(Z)}{1-Z^{-1}} = \sum_{i=0}^{\infty} \hat{G}(x_i, q_i, Z) Z^{--i}$$
 (5)

は、電刀スペクトルが直旋近傍でほぼ0となる。 式(15)の右辺の破数に対して、整数B. を次式 $B_i = \sum_{r=0}^{i} \widehat{G}(x_r, q_r, 1) \qquad \textbf{(6)}$

で定義する。

式 123 の右辺の値を a とかくと、 B , の値は最初の奇数標本値で a となり、偶数標本値に対しては変化せず、次の奇数機本値で - a が加算されて 0 にもどる。以下、向様にして、 B , の値は a と 0 の 2 値をとるため、 N(2)/(1-2-1)のエネルギーの値流分は有界となり、電力スペクトルの値流分は 0 となることがわかる。

以上説明したように、Ĝ(k,j,1)が式む かよび式(は)、または式(な)かよび式(は)を満足す るようにĤ(k,j,2)を定めることにより、 高い信号対帯域内維音電力比を得ることができる。 , mが偶数の場合、Ĥ(k,j,2)はつぎのよ。 うに定めればよい。偶数のkに対しては

$$\hat{H}(k, j, Z) = \hat{H}(k, j, \frac{1}{Z})$$
 09

Ĥ(k, j, l)= k (20) 、となるようにĤ(k, j, Z)を定める。このと

ŧ,

Ĥ (k, 0, Z) =Ĥ (k, 1, Z)
とすることは、必らずしも必要ではないが、このように定める方が回路が簡単になる。奇数のkに対しては、

$$\hat{H}$$
 (k. 0, Z) = P (k, Z) + Z-, (2)

$$P(k, Z) = P(k, \frac{1}{Z})$$

P(k, 1) = k-1

を構足する。 Z⁻¹の (m-1)次以下の多項式である。

(5) 実施例

以下、本発明を実施例を参照して詳細に説明する。

実用上、m=2°(n:整数)と扱わされる場合の符号変換方式が重要であるので、この場合に対する符号変換回路の構成を示すが、一般の場合

についても、前配のようにして、fi(k, j, 2) を定めれば、これを実現する回路は通常のデイジャル信号処理回路の設計法により、容易に構成することができる。なか、一般に、

$$\hat{H}$$
 (0, j, Z) = 0

$$\hat{H}$$
 (m, j, Z) = $\sum_{i=0}^{m-1} Z^{-i}$

でなければならな評がら、以下では、 0 < k < m となるkのみに対して、Ĥ(k, j, Z)の関数 形を示す。

無1回は、m=4の場合に対して、

 \hat{H} (1, 0, Z) = 1

 $\hat{H}(1, 1, Z) = Z^{-1}$

 $\hat{H}(2, 1, 2) = Z^{-1} + Z^{-2}$

 \widehat{H} (3, j, 2) = \widehat{H} (2, j, 2) + \widehat{H} (1, j, 2) と定めた場合の符号変換回路の構成を示したものであり、10は保持回路、110、111はアンド・ゲート、12はトリガ・フリンブ・フェンブ (1が入刀されると状態が反転するフリンブ・フェンブで、J K - フリンブ・フェンブにおいて、

J = K とした場合と同じ動作をする)、13は並 例入力、返列出力のシフト・レジスタ、14はオ ナ・ゲートを扱わす。保持回路10かよびトリガ ・フリップ・フロップのクロック周期は4T、シ フト・レジスタ13のクロック周期はTである。

入力信号の標本値×1の最下位ビットは、アンド・ゲート110あるいは111を介して、シフト・レジスを13に入力され、次位のビットは、直接にシフト・レジスを13に入力される。また最上位のビットは、オア・ゲート14によつて、シフト・レジスを13の出力との論理和がとられ、最上位のビットの値が1であれば、つねに出力が1となるように構成されている。トリガ・フリップ・フェッブは、奇数の標本値が入力されるたびに出力が反転するから、第1区の自然によつて、前記の自(k,j.2)が実現されていることがわかる。

第 2 図は、m=8 の場合に対する本発明の他の実施例を示したものである。 \hat{H} (k, j, Z) は \hat{H} (1, 0, Z) $=Z^{-3}$

Ŧ

トの肯定領出力 かよび 第 3 ビットの否定 倒出力が すべて 1 となつた時 期 に、オア・ゲート 2 4 に入 力される。アンド・ゲート 2100の 出力が 1 とな るのは、トリガ・フリップ・フロップ 2 2 の 否定 倒出力が 1 であるときで、アンド・ゲート 2101 の出力が 1 となるのは、トリガ・フリップ・フロ ップ 2 2 の肯定 倒出力が 1 となるときである。

保持回路 2 0 の第 2 ビットは、アンド・ゲート 2 1 1 を介して、カウンキの第 1 ビットの肯定側 出力、第 2 ビットの否定側出力がとも に 1 となつ た時 細 に、オア・ゲート 2 4 に入力される。保 停回路 2 0 の第 3 ビットも、同様に、アンド・ゲート 2 1 2 を介して、オア・ゲート 2 4 に入力され、第 4 ビットは、直接にオア・ゲート 2 4 に入力される。

カウンタ26は遅延フリップ・フロップ25の 出力が1のとき歩進され、また、アンド・ゲート 236の出力が1のときリセットされる。したが つて、第2図の構成により、カウンタ26の出力 は、0.1、2、3、3、4、5、6、0と変化

 $\hat{H}(1, 1, 2) = Z^{-1}$ $\hat{H}(2, j, Z) = Z^{-1} + Z^{-4}$ $\hat{H}(3, j, Z) = \hat{H}(2, j, Z) + \hat{H}(1, j, Z)$ $\hat{H}(4, j, Z) = 1 + Z^{-1} + Z^{-1} + Z^{-1}$ $\hat{H}(5, i, Z) = \hat{H}(4, i, Z) + \hat{H}(1, i, Z)$ $\hat{H}(6, j, Z) = \hat{H}(4, j, Z) + \hat{H}(2, j, Z)$ $\hat{H}(7, j, Z) = \hat{H}(6, j, Z) + \hat{H}(1, j, Z)$ と定められており、図の20は保持回路、 2100, 2101, 211, 212, 232, 236はアン ド・ゲート、22はトリガ・フリップ・フロップ、 21はオア・ゲート、25は遅返フリップ・フロ ップ、26はカウンチを表わす。保持回路20、 トリガ・フリップ・フロップ22のクロック周期 は4T、逆延フリップ・フロップ25、カウンチ 26のクロック周期はTである。以下、保持回路 の入出力およびカウンタの出力について、最下位 から紋えてk番目のピットを第kピットとよぶ。

入刀線本値は保持回路 2 0 で補間され、第 1 ビットは アンド・ゲート 2100あるいは 2101を介して、カウンタ 2 6 の第 1 ピントおよび第 2 ピッ

تتنظ

 十る。十なわち、カウンチ26の出力が2となつ たことは、アンド・ゲート232で検出され、遅 延フリップ・フロップ25を介して、カウンチ 26の歩進を禁止する。また、カウンチ26の出 力が6となつたことはアンド・ゲート236で検 出され、この出力によつて、カウンチ26はリセットされる。

上記の裸成化より、さき化定めた $\hat{\mathbf{H}}$ (k . j . \mathbf{Z})が実現されることがわかる。

. (6) まとめ

以上説明したととく、本発明によれば、2億に 量子化された信号を積分した信号においても、その量子化粧音成分の電力スペクトルを、直流近傍では近0とすることができるため、高い信号対策 取内量子化粧音電力比を得ることができ、実用上 15億的で有効を符号変換回路を構成することができ

図面の簡単な説明

第1図は本発明の一つの異應例図、第2図は本 発明の他の実施例図で、いずれも長い周期で標本 化された多値信号を、短かい局別で様本化された 2 値信号に変換する回路を示す図である。これら の図にかいて、

10,20:保持回路

12, 22: トリガ・フリップ・フロップ

14,24: オア・ゲート

25 :是低フリップ・フロップ

26 : カウンチ

であり、110,111,2100,2101,211, 212,232,236 はいすれるアンド・ケート を求わす。

代理人 弁理士 舞田利幸

 $\begin{array}{c} z^{3} \\ z^{2} \\ z^{2} \\ z^{3} \\ z^{2} \\ z^{2} \\ z^{2} \\ z^{2} \\ z^{2} \\ z^{3} \\ z^{2} \\ z^{3} \\ z^{2} \\ z^{3} \\ z^{4} \\ z^{2} \\ z^{2} \\ z^{3} \\ z^{4} \\ z^{2} \\$

第 2

第 1

手 統 補 正 書

41 ta 53 cr. 3 g 3 g

特許序及官職

水件の次示

昭 和52年 特許順 第 116837 号

光 明 の 名 称 符号変換回路

補正をする方

人 郎 入

R n 光水原子代明以入の内一丁目5番1号 提供会社日立製作所内 モミュロ 200-2111 (大八点)

系 5 OZM #≡± 賽 田 利 平

補正の内容

1. 本顧明無警 - 特許資水の範囲を別級のとか り補正する。

R

 $\begin{array}{l} \text{H (3 , Z)} = Z^{-3} \, \left(\, \, 1 + Z^{-3} + Z^{-4} \, \, \right) \\ \\ \text{H (4 , Z)} = Z^{-1} \, \left(\, \, 1 + Z^{-2} + Z^{-4} + Z^{-4} \right) \\ \\ \text{E (5 , Z)} = Z^{-1} \, \left(\, 1 + Z^{-2} + Z^{-3} + Z^{-4} + Z^{-4} \, \, \right) \\ \\ \text{H (6 , Z)} = Z^{-1} \, \left(\, 1 + Z^{-1} + Z^{-2} + Z^{-4} + Z^{-4} + Z^{-4} \, \, \right) \\ \\ \end{array}$

H(7,Z)= Z^{-1} (1+ Z^{-1} + Z^{-2} + Z^{-3} + Z^{-4} + Z^{-4} + Z^{-4} + Z^{-4}) H(8,Z)=1+ Z^{-1} + Z^{-3} + Z^{-4} + Z^{-4} + Z^{-4}

+Z-++Z-1

と表わされる。」

3. 両上書・第6頁の第6行目~第9行目を下 記のとかり補正する。

E

| 「で見められる0または1 K等しい2値信号では ある。又、Ĥ(xi,qi,s)は非写項の係数 が1 K等しいZ⁻¹ K関する(m-1)次以下

特別 昭54-51343 (8)

の多項式であり、かつ偶数のmに対して下記の条件を満たす。いま,式(6)に対応して」

4. 例上書・第7頁の第19行目,「文(15)」 を「文(12),(13)の持つ意義は次のとかりである。 文(15)」と補正する。

5. 両上書・第8頁の第11行目,「, または 式(14) かよび式(15) 」を削除する。

6. 同上書・両頁の第14行目。「場合」を 「場合にかいて式(12)かよび式(13)を欝足す るためには」と補正する。

7. **尚上書・尚真の第16行目を下記のと≯り** 補正する。

Æ

 $[\hat{H}(k,j,z)=Z^{-\alpha}\hat{H}(k,j,\frac{1}{Z}) \quad (19)]$

8. 尚上書・第9頁の第9行目。「2⁻⁻/世写項 であり、」を削除する。

9. 制上書・構定の第10行目を下記のとかり 補正する。

12

 $[P(k,z)=Z^{-n}P(k,\frac{1}{2})]$

 \hat{H} (3,1,1)=1+ Z^{-1} + Z^{-1} \hat{H} (4,j,1)=1+ Z^{-1} + Z^{-1} + Z^{-1} + Z^{-1} \hat{H} (4,j,1)=1+ Z^{-1} + Z^{-1} + Z^{-1} \hat{H} (4,j,1)=1+ Z^{-1} + Z^{-1} + Z^{-1} \hat{H} (4)の値を模式的に係3 図に示す。なか,k=1 , k=4についてけ省略式れている。

関因にかいて、量子化粧音の表分値を示す新継部のプラス部分とマイナス部分の扱和をとる。 k = 2 の場合、写とたるのに対し、k = 1 、3 の場合、各数本値内で量子化粧音の競分値は写になから、本発明にかいては、最初の音数標本値が1であり、関因(a)が選択されると、次にあらわれるのとをは関因(f)が選択され、量子化粧音の数分値は写になる。又、最初の音数標本値が3 であり、本値が3 であり、大にあらわれる音数標本値が1のとをは関因(f)が選択され、3 のとをは関因(f)が選択され、3 のとをは関因(f)が選択され、4 量子化粧音の数分値は写になる。

すたわち,本発明は,展期 \mathbf{m}^{T} (\mathbf{m} 位条数)で \mathbf{g} 根本化された \mathbf{m} 以下の非常に設定された入力都本

10. 関上書・関頁の第12,13行目を下記の と⇒り補正する。

E

「を満足する Z⁻¹の (m-1) 次以下の多項式 である。又,Z⁻「はP(k,s)K⇒ける写 項である。もちろん,式(21),(22)は H(k,o,s)=Z⁻□ Ĥ(k,l,s)

... --- (23)

H(k,j,!)=k ………(24) と表わしても良い。

さて、本発明をもっと具体的に説明する。いま、m=4とし、丈 (12) 、(13)を満足する $\hat{\Pi}(xi,j)$ 、zの一例を下記に示す。 ただし、本例は偶数のkに対して、 $\hat{\Pi}(k,o,z)=\hat{\Pi}(k,l,z)$ を満たしている。

Ĥ(o,j,z)=o

 $\hat{H}(l,o,z)=Z^{-1}$

 $\hat{H}(1,1,z) = Z^{-z}$

 $\hat{H}(2,j,z) = 1 + Z^{-2}$

 \hat{H} (3,0,z) = 1 + Z^{-1} + Z^{-3}

値を、周期下で都本化された2値信号列に告皮変 換する符号変換方式として、入力都本値が奇数の 場合、式(21)、(22)又は、式(23)、(24)に示すよ うに符号化モードを2額用窓してかき、これを交 互に用いることによって、量子化による調差(量 子化雑音)の数分値を0とする点が要点である。 もちろん、入力標本値が偶数の場合、式(18)、 (20)に示した符号変換がまされることが前掲である。」

11. 両上書・第10頁の第16行目,「であり,」 を「であり,先に示した例とは異なるものである。 両國にかいて,」と補正する。

12 向上書・解11頁の第4行目及び第14行 目、「フロップ」を「フロップ12」と補正する。 13 同上書・第12頁の第8行目、「と定められてかり、図の」を下記のとかり補正する。

2

「と定められる側の場合である。このとき、入 力信号xiに対して、出力信号y(nT)は 下表のようになる。

	x	i				y (n T)							
10進		2	¥	ı.		0	T	2T	3 T	4T	5T	6T	7T
0	0	0	(0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	1	0			0	0	0	0	1	0	0	0	0
			•	J		0.	0	0	٥	1	0	0	0
2	0	1	_	0	0	0	1	0	0	0	0 .	1	0
3	1	1	_	_	0	0	1	0	1	0	0	1	0
				0		0	1	0	0	1	0	1	0
4	0	C	1	1	0	1	0	1	0	0	1	0	1
5	1	0	_	_	0	1	0	1	1	0	1	0	1
)	1		1	0	1	0	1	_ 1	0	1
6	0	1	ı	1	0	1	1	1	0	0	1	1	1
7	1	. 1				1	1	1	1	0	1	1	1
			ı	1	0	1	1	1	0	1	1	1	1
8	1)	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1

さて,第2回において,」

14. 同上書・周寅の第8,9行目。「2100, 2101」を「210」と補正する。

∞ 15. 岡上書・岡頁の第14行目 , 「4T」を

特許請求の範囲

1. 存本化刷期mTの多値信号xi(mは偶数。xiはm以下の非角の多数)が入力され、存本化 周期Tのm個の2値信号列化密度変換して出力する符号変換回路にかいて、上記出力される2値信 号の2変換をYのとすると、

 $Y(Z)=\sum\limits_{i=0}^{\infty}\hat{H}(xi,qi,z)Z^{-ni},qit0又は1$ ととで、 $\hat{H}(xi,qi,z)$ とおま写の係 数か1に等しい Z^{-1} に関する(m-1) 次以 下の多項式で、 $\hat{H}(k,qi,l)=kを満$ 足し、かつ、kが偶数のとき・

 $\hat{H}(k,pi,z) = Z^{-m}\hat{H}(k,qi,\frac{1}{Z})$ 、 k が者数のとを $\hat{H}(k,o,z) = Z^{-m}\hat{H}(k,i,\frac{1}{Z})$ を満足する。

である符号変換回路。

2 上記 Î(xi,qi,z)が偶数の k に対してÎ(k,o,z)=Î(k,i,z)を満足するとを特徴とする特許原求の範囲第1項記載の符号変換回路。

3. 上記多値信号 x i を周期m T で保持する保

「8T」と補正する。

16. 肉上書・開頁の第19行目。「2100あ るいは2101」を「210」と補正する。 17. 同上書・第13頁の第3行目。「2100」 を「210」と補正する。

18. 剛上春・問頁の第4行目。「トリガ」から 第6行目。「なるのは,」までを削除する。

19. 肉上香・第1.5 頁の第2行目,「である」 を「,第3回は本発明を説明するための因である」 と補正する。

20. 関上書・関質の第9行目, [2100, 2 101] を [210] と補正する。

21. 両上書・縣付函面の第2回を別数のとかり 独正し,第3回を追加する。

特別的と、上記多値信号×1が音数のとき出力状態を反転するフリップ・フロップと、上記保特別 迷の保持出力と、上記フリップ・フロップの出力 とが入力され、上記フリップ・フロップの出力を 上記 q i として用いて、上記Yのに対応した上記 2 値信号列を出力する手段とを有する特許額求の 範囲第 2 項記載の符号変換回路。

¥ उद्य

(a) R-1, g=0 (b) A=2, g=0 (c) A=3, g=0

200 1 0 0 1 0 0 1

(d) R-1, g=1 (e) A=2, g=1 (f) A=3, g=1

